### (19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開2002-369258 (P2002-369258A)

(43) 公開日 平成14年12月20日(2002, 12, 20)

(51) Int.Cl.7	徽別記号	FΙ		デ	-マコード(参考)
H 0 4 Q 7/38		H04B 7	/26	109N	5 K O 2 2
H 0 4 J 13/00		H04J 13	/00	A	5 K 0 6 7
H 0 4 Q 7/36		H04B 7	/26	105D	
				1096	

#### 審査請求 有 請求項の数22 OL (全 29 頁)

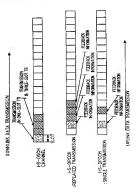
特額2002-101845(P2002-101845)	(71)出願人	390019839
		三星電子株式会社
平成14年4月3日(2002.4.3)		大韓民国京畿道水原市八達区梅羅洞416
	(72)発明者	黄 承吾
2001-019697		大鄭民国京畿道龍仁市水枝邑竹田里(番地
平成13年4月3日(2001.4.3)		なし) 碧山アパート203棟501號
韓国 (KR)	(72)発明者	金 學烈
2001-028169		大韓民国京畿道軍浦市山本二洞(番地な
平成13年5月22日(2001.5,22)		し) 山本九圏地白頭アパート960棟1401號
韓国 (KR)	(74)代理人	100064908
		弁理士 志賀 正武 (外1名)
		<b>身終百に続く</b>
	平成14年4月3日(2002.4.3) 2001-019697 平成13年4月3日(2001.4.3) 韓国 (KR) 2001-028169 平成13年5月22日(2001.5.22)	平成14年4月3日(2002.4.3) (72)発明者 2001-019697 平成13年4月3日(2001.4.3) 韓恒 (KR) 2001-028169 平成13年6月22日(2001.5.22)

# (54) 【発明の名称】 符号分割多重接続移動通信システムにおける制御データ伝送方法

#### (57)【要約】

【課題】 適方向制御チャネルを構成するにおいて、1 つ以上の遮方向物理チャネルを構成し、各制獅チャネル は将労労耐多電化方式でチャネルを構成し、各遊方向物 理チャネルを通して伝送される信号の特性を区分して伝 送する連制錚チャネルを構成するための装置及び方法を 提供する。

【解決手段】 符号分割多重機設序動通信システムの法 地局が高速パケットデータを端末機に伝送する方法に ルパイロット信号、伝送フォーマット組合せ指示者にッ ト、順方向電力制御命令信号、専用チャネルデータ、及 び共用制御チャネルを指定する高速パケットデータ表示 情報を含む専用物理チャネル信号を伝送する過程と、高 速パケットデータを前記端末が受信するために必要な物 削精器を指定された共用制御キャネルを通じて伝送する 過程と、高速パケットデータを制御情報に含まれる加散 コードで虚弦させる高速物理共用チャネルを通して伝送 する過程と、会会む。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 符号分割多重接続移動通信システムで基 地局が高速パケットデータを端末機に伝送する方法にお いて

バイロット信号、伝送フォーマット組合せ指示者ビット、順方向電力制度命令信号、専用チャネルデータ、及び共用制御チャネルを指定する高速パケットデータ表示情報を含む専用物理チャネル信号を伝送する過程と、

前記高速パケットデータを前記端末が受信するために必要な制御情報を前記指定された共用制御チャネルを通して伝送する過程と、

前記高速パケットデータを前記別御情報に含まれる拡散 コードで拡散させて高速物理共用チャネルを通して伝送 する過程と、 を含むことを特徴とする高速パケットデータ伝送方法。

【請求項2】 前記専用チャネルデータを伝送する領域 を、前記高速パケットデーク表示情報を伝送するための 領域に割りまてることを特徴とする詰束引し方法。 【請求項3】 前記期御情報は、変調/コーディング方、 式レベル、前訟高速ブルチンチャネルに使用される拡放 コード、接合再伝送方式によびロセス番号、及び複合

コード、複合再伝送方式によるプロセス番号、及び複合 再伝送方式によるパケット番号を含むことを特徴とする 請求項 1 記載の方法。 【請求項 4 前記共通制例チャネルは、相違する拡散

コードを割り当てて複数個として使用されることを特徴 とする請求項1記載の高速パケットデータ伝送方法。 【請求項5】 前記高速パケットデータ表示情報は、前 記複数の共運制博チャネルのそれぞれの拡散コード情報

記憶数の共通制御チャネルのそれぞれの拡散コード情報 を含むことを特徴とする請求項4記載の高速パケットデ ータ伝送方法。

【請求項6】 前記高速パケットデータ表示情報は、伝 送区間を構成する複数のスロットに分けて伝送されるこ とを特徴とする請求項1記数の高速パケットデータ伝送 方法。

【請求項了】 前記高速パケットデータ表示情報は、伝 送区間を構成する複数のスロットのいずれか1つのスロ ットを通して伝送されることを特徴とする請求項1記載 の高速パケットデータ伝送方法。

【請求項8】 符号分割多重接続移動通信システムで基 地局からの高速パケットデータを端末が受信する方法に おいて、

前記基地局からの専用物理制御チャネル信号によって、 バイロット信号、伝送フォーマット組合せ指示者ビッ ト、順方向電力制御命令信号、 専用チャネルデータ、 及び共通制御チャネルを指定する高速パケットデータ表 示情報を受信する過程と、

前記高速パケットデータ表示情報によって指定された共 通制御チャネル信号によって前記高速パケットデータを 受信するに必要な制御情報を受信する過程と

前記制御情報に含まれた拡散コードによって前記基地局

からの高速物理共通制御チャネルチャネル信号を逆拡散 して前記高速パケットデータを受信する過程と、

を含むことを特徴とする高速パケットデータ受信方法。 【請求項9】 前記専用チャネルデータが伝送される領域の一部領域を通して前記高速パケットデータ表示情報 が受信されることを特徴とする請求項8記載の高速パケットデータ受信方法。

【請求項10】 前起制物情報は、変割/コーディング 方式レベル、前記高導物理共通制制サネル・ティネルに 使用される拡散コード、接合再伝送方式によるプロセス 番号、及び接合再伝送方式によるパケット番号を含むこ とを特徴とする請求項8記載の高速パケットデーク受信 方法。

【請求項11】 前記共通制御チャネルは、相違する拡散コードを割り当てて複数個として使用されることを特徴とする請求項8記載の高速パケットデータ受信方法。

【請求項12】 前記高速パケットデータ表示情報は、 前記複数の共通制御チャネルのそれぞれの拡散コード情 報を含むことを特徴とする請求項11記載の高速パケッ トデータ受信方法。

【請求項13】 前記高速パケットデータ表示情報は、 伝送区間を構成する複数のスロットに分けて受信される ことを特徴とする請求項8記載の高速パケットデータ受 億方法

【請求項14】 前記高速パケットデータ表示情報は、 伝送区間を構成する複数のスロットのいずなか1つのス ロットを通して受信されることを特徴とする請求項8記 載の高速パケットデータ受信方法。

【請求項15】 専用物理データチャネルを通してデータを伝送する符号分割多重接続移動通信システムの端末 が基地局からの高速パケットデータに対応してフィード バッグ情報を伝送する方法において

前記逆方向専用物理データチャネルに対応する制御情報 を第1拡散コードによって拡散して第1専用物理制御チャネル信号として伝送する過程と、

前記高速パケットデータに応答した前記フィードバッグ 情報を前記第1拡散コードと相違する第2拡散コードに よって拡散して第2専用物理制御チャネル信号として伝 送する過程と、

を含むとを特徴とする方法。

【請求項16】 前記第1専用物理制御チャネル信号 は、Qチャネルを適して伝送され、前記専用物理データ チャネル信号及び前記第2専用物理制御チャネル信号 は、1チャネルを通して伝送されることを特徴とする請 求項15記機の方法。

【請求項17】 前記第2専用物理制御チャネル信号 は、少なくとも前記高速パケットデータに対応する肯定 的な認知信号(ACK)または否定的認知信号(NACK) を含むことを特徴とする請求項15記載の方法。

【請求項18】 前記第2専用物理制御チャネル信号の

拡散率は、前記第1専用物理制御チャネル信号の拡散率 に比べて小さい値であることを特徴とする請求項15記 載の方法。

【請求項19】 符号分割多重接続移動通信システムで 高速パケットデータを端末に伝送し、前記端末から逆方 向専用物理データチャネルを通して使用者データを受信 する基地局が前記高速パケットデータに対応した前記端 末からのフィードバッグ情報を受信する方法において、 第1拡散コードによって拡散された第1専用物理制御チ ャネル信号を通して前記並方向専用物理データチャネル に対応する網修情報を受信する過程と、

前記第1拡散コードと相違する第2拡散コードによって 拡散された第2専用物理新御チャネル信号を通して前記 またがシャトデータに応答した前記フィードバッグ情報 を受信する過程と

を含むことを特徴とする方法。

【請求項20】 前記第1専用物理制御チャネル信号 は、Qチャネルを通して受信され、前記専用物理データ チャネル信号及び前記第2専用物理制御チャネル信号 は、Iチャネルを通して受信されることを特徴とする請 求項19前数の方法。

【請求項21】 前記第2専用物理制御チャネル信号は 少なくとも前記高速ペケットデータに対応する肯定的認 知信号(ACK)または否定的認知信号(NACK)を含む ことを特徴とする請求項19記載の方法。

【請求項22】 前記第2専用物理制御チャネル信号の 拡散率は、前記第1専用物理制御チャネル信号の拡散率 に比べて小さい値であることを特徴とする請求項19記 載の方法。

#### 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、符号分割多重接続 移動通信システムの順力向及び速方向制御サイネルへ 送装置及び方法に関し、特定、高速順方向パケット接続 サービスを支援しない移動通信システムと高速順方向パ ケット接続サービスを支援する経動通信システムとの間 の互換性を維持するための順方向及び進方向制御チャネ ルの伝送装速及び方法に関する。

# [0002]

【従来の技術】最近の移動通信システムは、初期の音中 中心のサービスから、データービス及びマルナメディ アサービスの極快のためつ高流、高温質の無縁データバ ケット通信システムに発展している。さらに、現在の非 同期方式(3 GP P2)とに両分さ れる第3世代移動通信システムは、高速、高温質の無線 データバケットサービスのための標準化作業が行われて いる。一例として、3 GP P2 では、HS DP Aと称す る)に対する標準化作業が能行されてな では、1 x EV ー DV に対する機準化作業が能行されてで では、1 x EV ー DV に対する機準化作業が能行されてでは、1 x EV ー DV に対する機準化作業が能行されており、3 GP P2 では、1 x EV ー DV に対する機準化作業が能行されており、3 GP P2 では、1 x EV ー DV に対する機準化作業が能行されて いる。前記のような標準化件楽社、第3世代勢動選信。 ステムにおいて 2 M b p s 以上の高遠、高品質の無線デ ータパケット伝送サービスに対する解法を厚さための代 表的な努力であり、4世代移動選信システムは、それ以 上の高遠、高品質のマルナメディアサービス提供を目的 とする。

【0003】前記HSDPAにおいては、既存の移動値 信システムで提供された一般的な技術以外に、チャネル 変化に対する適低能力向上を可能にする他の強地した技 術が必要である。前記HSDPAにおいて、高速パケッ ト伝送を支援するために3つの方式が新しく導入され

【0004】第1に、適応変調/コーディング方式(Ads ptive Modulation and Coding Scheme: は下、AMC S と称する)は、たい(cell)と使用者との間のラッネル状態によってデータチャネルの変調方式及びコーディング方式を決定することによってセル全体の使用効率を高め合力式である。前定変調方式及びコーディング方式の組合せば、変調/コーディング方式(Modulation and Coding Scheme: MC S)と言い、レベル1からレベルコまでは数動のMC Sととして震勢することができる。前記AMC Sは、前記MC Sのレベルを使用者とセルとの間のチャネル状態によって適応的に決定して、全体の使用効率を高める方式である。

【0005】第2に、複合再伝送方式(Hybrid Automati c Repeat Request: 以下、HARQと称する)のいずれ か1つである多チャネル停止-待機複合自動再伝送(n-c hannel Stop And Wait Hybrid Automatic Re-transmiss ion Request : n - c h a n n e L S AW HARO) 方式を説明すると次のようである。既存のARQ方式 は、使用者端末と基地局制御器との間に認知信号(Ackno wledgement: ACK)及び再伝送バケットの交換が行わ れた、しかしながら、前記HSDPAにおいては 使用 者端末と基地局のMAC階層の順方向データチャネル(H igh Speed-Downlink Shared Channel: HS-DSCH) との間でACK及び再伝送パケットが交換される。さら に、n個の論理的なチャネルを構成してACKを受信し ない状態で複数のパケットを伝送することができる。よ り詳細に説明すると次のようである。通常的な停止ー特 機自動再伝送(Stop and Wait ARQ)方式においては、 以前のパケットのACKを受信しないと、次のパケット を伝送することができない。従って、パケットが伝送で きるにもかかわらず、ACKを待機しなければならない 場合が発生する短所がある。しかしながら、前記n-c hannel SAWHAROにおいては、ACKを受 信しない状態で多数のパケットを連続的に伝送してチャ ネルの使用効率を高めることができる。つまり、使用者 端末と基地局との間にn個の論理的なチャネルを設定 し、特定の時間または明示的なチャネル番号によってそ のチャネルを識別すると、受信側である使用者端末にお いては、任意の時点で受信したパケットがどのチャネル に属するパケットであるかを分かる。さらに、受信され るべき順にパケットを再構成することができる。

【0006】第3に、高速セル選択(Fast Cell Selection: FCS)方式に対して説明する。前記FCS方式 は、前記HDDPAを使用している使用者素大せれ重 電視域(soft handover region)に遊入する場合、最も良 好をチャネル状態を維持しているセルのみからパケット 受信するようにすることによって全体的な干渉(inter ference)を被少させる方式である。さらに、最も良好な チャネル状態を提供するセルが変更される場合、そのセ ルのHS-DSCHを利用してパケットを受信し、この 時、伝送師徳時間が最小になる。

【0007】以上、説明したように、前記HSDPAに おいては、新しく導入された方式を適用するために、使 用者端末と基地局との間に下記のような新しい制御信号 を交換する必要がある。つまり、前記AMCSを支援す るためには、使用者端末が基地局とのチャネルに対する 情報を提供すべきであり、前記基地局は、そのチャネル 状況によって決定されたMCSレベルを前記端末に知ら せるべきである。一方、前記n-channel SA W HAROを支援するためには、使用者端末が基地局 にACKまたはNACK (Negative Acknowledgement)信 号を伝送すべきである。最後に、前記FCS方式を支援 するためには、使用者端末が最も良好なチャネルを提供 する基地局を指示する最適セル通報信号を該当の基地局 に伝送すべきである。さらに、最適セルが変更される場 合、その時点で端末のパケット受信状況を基地局に通報 すべきである。前記基地局は、端末が最適セルを正しく 選択することができるように必要な情報を提供すべきで

【0008】前途したように、HSDPAを支援する場合は、前記HSDPAを支援するための追加情報が要求されるので、前記HSDPAを支援するか否かによって、端末機と逃地局との間には相違する構造を有する逆方向専用物展チャネルが使用される。

【0009】まず、従来のHSDPAを支援しない場合 において、端末機と基地局との間に使用される逆方向専 用物理チャネルに対して説明する。

【0010】図9は、前途したHSDPAを支援しない 端末機と基地局との間の遊方向専用物理チャネル(Up-li nk Dedicated Physical Channel: 以下、UL-DPC 日と称する)の構造を示す。

【0011】図9に示すHSDPAを支援したい従来の UL-DPCHの1つのフレームは、15幅のスロット (slot#0~slot#14)から構成さん。前記 UL-DPCHとしては、逆方向専用物理データチャネ ル(ルp-link Bedicated Physical Data Channel: 以下、 UL-DPDCHと称する)及び逆方向専用物理制酶チャネル(ルp-link Bedicated Physical Control Channel:

以下、UL-DPCCHと称する)が存在する。前記U L-DPDCHの1つのフレームを構成するスロットの それぞれを通しては、端末から基地局に上位階層データ が伝送される。一方 前記UL-DPCCHの1つのフ レームを構成するそれぞれのスロットは、パイロットシ ンボル、伝送フォーマット組合せ指示者(Transmit Form at Combination Indicator: 以下、TFCIと称する) ビット、フィードバック情報(Feedback Information: 以下、FBIと称する)シンボル、及び順方向送信電力 制御命令語(Transmit Power Control Commander: 以 下、TPCと称する)シンボルから構成される。前記パ イロットシンボルは、端末機が基地局に伝送するデータ を復調する時にチャネル推定信号として利用され、前記 TFC I ビットは、現在伝送されているフレームの間の チャネルがどの伝送フォーマット組合せ(TFC)を使用 してデータを伝送するかを示す。前記FBIシンボル は、送信ダイバシーティ技術の使用の時にフィードバッ ク情報を伝送し、前記TPCシンボルは、順方向チャネ ルの送信電力を制御するためのシンボルである。前記U L · DPCCHは、直交コードを利用して拡散されて伝 送される。この時に使用される拡散率(spreading facto r:以下、SFと称する)は、256に固定されている。 【0012】次に、従来のHSDPAを支援する場合に おいて、端末機と基地局との間に使用されるUL-DP CHのうちUL-DPCCHに対して説明する。 【0013】図9に示すUL-DPCCHの構造では前 記HSDPAのために必要な情報を伝送することができ ないので、新しいチャネル構造が必要である。従って、 図10及び図11においては、今まで論議されたHSD PAを支援するためのUL-DPCCHの例を示す。 【0014】図10においては、図9に示すUL-DP CCHのスロット構造を変化させたHSDPAを支援す るためのスロット構造の一例を示す。図10のスロット 構造においては、SF=128を使用することによっ て、同一のチップレートでより多くのビット(20ビッ ト)の伝送を可能にする。従って、前記UL-DPDC Hのための制御情報だけでなく、HSDPAのための制 御情報の伝送を可能にする。この時、前記UL-DPC CHを構成するそれぞれのスロットは、同一の構造を有 する。図10において、パイロットシンボル、TFCI ピット、FBIシンボル、TPCシンボルなどは、HS DPAを支援しない場合と同一の情報として使用され る。一方、図10において、Ackは、順方向HSDP Aデータの受信の時に誤認が検出されているか否かを示 し、Measは、順方向データ伝送の時に適切なMCS レベルを決定するために端末機で測定した順方向チャネ ル状態を基地局に伝送するために使用される。 【0015】図11A乃至図11Dにおいては、図9に

示すUL-DPCCHのスロット構造を変化させてHS

DPAを支援するためのスロット構造の他の例を示す。

図11A乃至図11Dに示すスロット構造は、図10の スロット構造と同様にSF=128を使用して同一のチ ップレートでより多くのビットの伝送を可能にする。従 って、前記UL-DPDCHのための制御情報だけでな く、HSDPAのための制御情報の伝送を可能にする。 図11A乃至図11Dのスロット構造は、スロット毎に 同一のスロット構造が使用される図10のスロット構造 とは違って、3スロットからなるTTI内でUL-DP CCHのスロット構造が変化することができる。従っ て、時間分割方式によって制御情報の伝送を可能にす る。つまり、図11Aは、TTI内でUL-DPDCH のための制御情報のみを伝送する例を示す。図11B は、TTI内で前の2つのスロットにおいてはHSDP Aのための制御情報を伝送し、最後のスロットにおいて はUL-DPDCHのための情報を伝送する例を示す。 図11Cは、TTI内の前の2つのスロットにおいては UL-DPDCHのための制御情報を伝送し、最後のス ロットにおいてはAck/Nack情報を伝送する例を 示す。図11Dは、前の2つのスロットではAck/N ackを除いたHSDPAのための制御情報を伝送し、 最後のスロットではAck/Nackを伝送する例を示 す。つまり、図11A乃至図11Dでは、必要によって TTI内のスロット構造をスロット別に相違して構成す ることができることを示す。前記のように、ACK情報 をTTI内の1つのスロットのみで伝送し、残りのスロ ットではその他のHSDPAのための制御情報またはU L-DPDCHのための制御情報を伝送するようにする ことによって、基地局がACKを処理してHSDPAデ ータを再伝送するか否かを決定し、再伝送を準備する十 分な時間を与えることができる。

【00161前途したように、基地局及び端末の両方ともがHSDPAサービスを提供する場合。図10及び図14月左図110のようとULーDPCCH格強を前記基地局及び前記端末が両方とも知っている。従って、前記ULーDPCHを通してデータを応送することができる。しかしながら、基地局と端末のいずれの1つでもHSDPAサービスを提供しない場合。図10及び図11A万空図11Dにおける構造を有するULーDPCCHを使用することができない。例えば、基地局が前記HSDPAサービスを提供したい場合。前記基地局は、端末から図10及び図11A乃至図11Dの構造によって伝送されるULーDPCCHを受信することができない。

【0017】一方、端赤が前起HSDPAサービスを支 援する基地局だけでなく、前記HSDPAを支援しない 基地局のサービス領域が軍歴されるソフトハンドオーバ 一領域(soft handover region: 以下、SHOと称する) に位置する投近が発生する可能性がある。前記のような 状況において、前記HSDPAを支援しない基地局の場 合は、図10及び図11A列至図11DのようなUL DPCCHの構造を知らない。図10及び図11A内型 111Dの日本通して伝送されるデータに対応する制御情報 が伝送されるデータに対応する制御情報 が伝送される。従って、前記HSDPAを支援しない基地局は、前記UL-DPDCHを通して伝送されるデータに対応する制御情報を受信することができない問題が発生する。HSDPAサービスを支援する業まが、図10及び図11A万型図11Dのような逆方向専用物理制 例針チネルの構造を使用する場合、逆方向専用物理データチャネルを通して伝送されるデータのなめに送信されて制御情報をHSDPAを支援しない基地局が受信することができない問題が受信する。

【0018】続って、前記UL-DPDCHを通して佐送されるデータのために前記HSDPAサービスを支援
する端末から送信された期時附籍を前記HSDPAサ支援
援しない基地局が受信することができるように前記UL-DPCCHが設計されるべきである。つまり、前記H
DPAサービスを支援する業とを前部HSDPAを支援
援しない基地局との1間の互接性を維持することができるように、前記UL-DPCCHが設計されるべきである。

【0019】通常的に、前記HSDPAサービスを支援 するために基地局から端末に伝送されるべき情報は、次 のようである。

 HSDPA指示者(MSDPA Indicator: 以下、HIと 称する): 端末が受信すべきHSDPAデータの有無を 知らせる。

2)MCSレベル:高速順方向共有チャネル(High Speed - Downlink Shared Channel: 以下、HS-DSCHと称する)において使用される変調及びチャネルコーディング方法を知らせる。

3)HS-DSCHチャネル化コード: HS-DSCH において特定の端末のために使用されたチャネル化コー ドを知らせる。

4)HARQプロセス番号: n-channel SAW HARQを使用する場合、HARQのための論理的な チャネルのうち特定のパケットに属するチャネルを知ら せる。

5) HARQパケット番号: FC Sにおいて最適セルが 変更される場合、新しく選択された最適セルに端末が日 SD P A データの送状態を知らせることができるように するために順方向データパケットの番号を端末に知らせ る。

【0020】前記情報以外にも、前記基地局から端末に 広送されるべき情報として、遊方向送信電カオフセット 値がある。これは、前記選択された最適セルを知らせる ための最適セル情報が周辺の基地局によって良好に受信 されるように端末が連方向送信電カオフセットを適用し で送信するとどができるからである。

【0021】既存のHSDPAサービスを支援しない移

動通信システム(Release-99)において定義された順方向 専用物理チャネル (Doomlink-Dedicated Physical Channel:以下、DL\_DPCHを称する)の構造は、図16に示すようである。

【0022】図16を参照すると、第1データフィールド(Data2) ド(Data1)及び第2データフィールド(Data2) は、上位開層動作を支援するためのデータを伝送する。 てアCフィールドは、逆方向送信電力を制御するための 順力向送信電力制御命令を伝送し、TFC ロフィールド は、前記第1データフィールド(Data1)及び両記を 2データフィールド(Data2)の伝送フォーマット報 全世情報を伝送する。パイロット(Pilot)は、予め 約束されたシンボル列であって、端末が順方向チャネル 状態を推定するに使用される、

【0023】図16に示すReleaseー99において定義されたDL\_DPCHの構造では前記HSDPAサービスのための基地局が端末に知らせるべき情報を伝送することができない、従って、前記HSDPAサービスのためには、新しいDL\_DPCHを撮影を受する端末は、HSDPAを支援する基準は、HSDPAを支援する基準局を行っていたが、HSDPAを支援する基準局を行っていたが、HSDPAを支援する基準局を行前記HSDPAを支援しない基的からDL\_DPCHを通してデータを受信する状況が発生することができる。従って、前記HSDPAのためのDL\_DPCHに、前記HSDPAのためのDL\_DPCHに、前記HSDPAのためのDLDPCHは、前記HSDPAのためのDLプロでは、原子のReleaseー99によって支援されたサービスまで支援することができるように設定されるべきである。

【00024】前途したように、HSDPAサービスが残 用化される場合、既存HSDPAサービスを支援する移 動通信システムとの混用は避けられない。 後で、前記 HSDPAサービスを支援する移動通信システムと前記 HSDPAサービスを支援しない移動通信システムとの 加互間に互換性を有するようにULーDPCH及びDL \_DPCHが定義されるべきである。

#### [0025]

【発明が解決しようとする課題】従って、前記のような 問題点を解決するための本発明の目的は、HSDPAが 使用されるか否かに関係なく連方向専用物理制御チャネ ルを使用することができる移動議信システムにおける制 御データ伝送装置及び方法を提供することにある。

【0026】本発明の他の目的は、HDSPA用の連方 向専用物理制御チャネルを使用することによって少なく とも2つのチャネルを割り当てる制御データ伝送装置及 び方法を提供することにある。

【0027】本発明のまた他の目的は、HDSPAを使用する移動通信システムにおいて、HSDPA用の逆方向制御情報をより信頼性できるように伝送することがで

きる制御データ伝送装置及び方法を提供することにある。

【0028】本発明のまた他の目的は、HDSPAを使用する移動補信システムの基地局が参数のHDSPA用の逆方向専用映制御チャネルを受信することができる制御データ伝送を認及が方法を提供することにある。
【0029】本発明のまた他の目的は、HSDPAサービスを支援する基地局及び端末機とHSDPAサービスを支援する基地局及び端末機とHSDPAサービスを支援する基地局及び端末機との間の互換性を維持するための順方向及び逆方向制御チャネルの伝送装置及び方法を提供することにある。

# [0030]

【課題を解決するための手段】前記のような目的を達成するための第1 見地において、本発明は、若予分割多重 するための第1 見地において、本発明は、若予分割多重 接続移動通信システムの建地局が高速パケットデータを 端末機に伝達する方法は、バイロット信号、伝送フォー マット組合性指示者ビット、順方向電力制制命合信号。 専用チャネルデータ、及び共用制質チャネルを指定する 高速パケットデータ表示情報を含む専用物理チャネル信 号を伝送する過程と、前記高速パケットデータを前記結 末が受信するために必要な割削情報を前記指定された共 用制御チャネルを通して伝送する過程と、前部高速パケットデータを前記制御情報に含まれる拡散コードで拡散 させる高速物理共用チャネルを通して伝送する過程と させる高速物理共用チャネルを通して伝送する過程と を含む。

#### [0031]

【発明の実施の形態】以下、本発明に従う好適な実施形態について添付図を参照しつつ詳細に説明する。下記の説明にいて、本発明の要旨のみを明確にする目的で、関連した公知機能または構成に関する具体的な説明に省略する。

【0032】以下、本発明において、HSDPAサービスを支援しない端末及び基地局と、HSDPAサービスを支援する端末及び基地局と、HSDPAサービスを支援する端末及び基地局との間の互換性を維持するための方案に関して提案する。このためには、UL-DPCH及びDL、DPCHのそれぞれが範しく完義されるべきであり、前記新しい定歳による送信器及び受信器が提案されるべきである。

【0033】まず、本発明においては、HSDPAサービスのための制障情報を並分向に伝送する方法及び実際に制御情報を伝送するためのULーDPCCHの構造の例を提示する。この時、前追出SDPAのためのULーDPCCHを構成するにおいて、既存のULーDPCに追加して、新しい制御チャネルを通して前記HSDPAの方案ともなめに必要と前門情報を伝送する。このための方案として、1つの新しい制御チャネルを使用する方案及び1つ以上の新しい制御チャネルを使用する方を好るよ

【0034】通常的に、逆方向の場合、全ての端末は、 全てのOVSF (Orthogonal Variable length Spreadin 8 Factor)コードを削り当てることができるので、チャトル化コード(charnel ization code) 養郷が豊かである。さらに、既存のULーDPCCHを修正する場合、既存の移動通応システムとの互換性に問題が発生することがあり、チャネル構造が非常に複雑になる。従って、本発明においては、新しいチャネル化コードを利用してULーDPCCHを新しく党業する方式を提供する。前立めような方式を提供するようになると、前記HSDPAを支援へを指しているので、前記HSDPAを支援する端末が前記HSDPAを支援しているので、前記HSDPAを支援する端末が前記HSDPAを支援しているので、前記HSDPAを支援する端末が高記HSDPAを支援しているので、前記HSDPAを支援する端末が、記録の上端を対しまりない。以下、前記前して定義されたULーDPCCHをHS-DPCCHと析する。

【0035】一方、前記HSDPAを支援するために逆 方向に伝送すべき制御情報は、次のようである。

【0036〕まず、端末は、基地局にケャネル品質を増 告すべきである。通常的に、前記チャネル品質は、共通 パイロットナャネル(Common Pilot Channel: CPIC 日)の受情強度測定値(Received Signal Coded Power: RSCP)を通して決定される。この時、端末は、自分 が属する最適セルのチャネル品質と対でする、開接した 全てのセルのチャネル品質と制定する。前記チャネル品 質は、該当する基地局とが書た。の間のチャネル品質であ る。本発明においては、チャネル品質情報をチャネル品 質説別子(Channel Quality Indication: 以下、CQI と称する)と言う。

【0037]前記備末は、基地局が送信したデータの熱 第有無を確認して、その結果を認知信号(ACK)または 否定的認知信号(NACK)に乗せて伝送する。通常的 に、SAW ARQ方式において、ACK及びNACK は、1ビットで表現することができ、前記HSDPA は、nーchannel SAW ARQ方式を使用して も、ACK/NACK信号に1ビットだけを割り当て る。本発明においては、送信したデータの結構有無を指 示する情報とACK/NACKと含う。

[0038] 前記端末は、自分と通信している最適セル だけでなく、受信できる全ての開接セルのチャネル品質 を測定する。この時、任意の開接セルが現在の最適セル より優比なチャネル品質を有する場合、塩木は、その機 接セルを新しい最適セルとして指定する。また、前記新 しく指定された最適セルと連信する。この時、現存の最 適セルよりチャネル品質が使れた解接セルに、前記降基 セルが新しい最適セルになったことを知らせるべきあ り、本発明においては、前記時間信号を最近セル説例子 (Best Cell Indication: 以下、BCIと株する)と言 3

【0039】前述したFCSを遂行するために、前記端 末は、受信状況を新しい最適セルに知らせるべきであ る。この時、前記端末の受信状況は、今まで受信したパ ケットの識別子の集合を利用して知らせることができ 。例えば、パケットに一速番号が与えられ、前記一連 番号が以前の長輩セル(oll をおt Gell)、新しい最適セル(New Pest Cell)、及び端末において一貫して管理さ れている場合。前記受信状別は、より小さい情報のみに よっても伝達が可能になる。本売明においては、前記受 信状況をEQS (find Queue Status)と言う。

【QQQ4Q】一方、前記基地局は、前點のような遊方向 情報を受信するためにチャネル推定を必要とする、それ によって、前記のような情報以外に、前記ナッネル推定 のためのパイロットチャネル(Pilot Channel)及び逆方 向電力網路のための電力制御ビットなどが追加に必要で ある。

【0041】要するに、本発明において提案されるHS - DPCCHを通して伝達されるべき情報は、CQI、 ACK\_NACK、BCI、EQS、パイロットチャネル、電力側側ビットをとがある。

【0042】一方、前志情報は、再び伝送されるべき時点によって、2種類に区分される。つまり、定期的に伝送されるでQI、ACK/NACK、BC1と、前記FCSが実行される時のみに伝送されるべきEGSとに区分される。前記BC1と、前記FCSと海接を連関があるので、前記FCSが実行される時のみに伝送れるべき情報とみなすことができる。しかしながら、本発明においては、前記BC1を周期的に伝送して前記BC2の信頼度を高め、

【0043】前記情報を基地局に伝達する物理階層チャ ネルには、DPCCH及びDPDCHがある。前型DP CCHを通して制御情報を伝達する場合、速い伝送がで きるという長所があるが、伝達できるデータの量が制限 されて常に伝送しなければならないという短所がある。 一方、前記DPDCHを通して制御メッセージを伝達す る場合、必要な時のみに伝送ができるという長所がある が、情報伝達にかかる時間が長くなるという短所があ る。前記DPCCH及び前記DPDCHの長所及び短所 を考慮して、本発明においては、FCSが実行される時 のみに伝送される情報、つまり、EQSは前記DPDC Hを通して伝送する。しかしながら、周期性を有して伝 送される情報、つまり、CQI、ACK/NACK、B CIは、前記DPCCHを通して伝送される。既存の非 同期方式の移動通信システムにおいて、前記DPCCH は、DPCHの制御チャネルを意味する。従って、本発 明において提案されるDPCCHは、HS-DPCCH (High Speed-DPCCH)と言う。前記周期性を有する情報 は、伝送区間(Time To Interleaving: 以下、TTI称 する)を単位として伝送される。

【0044】前記TT1を単位にしてデータを伝送する 送信器は、図1に示す構成を有する。図1を参照する と、基地局のMAC階層におけるHS-DSCHは、物 理階層に伝送ブロック(Transport Block)を提供する。

この時、前記伝送ブロックは、上位階層で分割(segment ation)されたデータにMACヘッグ(header)が追加され た形態を有する。前記伝送ブロックはテールビット生成 器102に入力され、前記テールビット生成器102 は、前記伝送ブロックに符号化の性能を向上させるため のテールビット(tail bit)を時間的に混合して出力す る。前記テールビットが混合された伝送ブロックは、符 号器103によって所定の符号化過程を経て符号化シン ボルとして出力される。前記出力された符号化シンボル は、レートマッチング器104に入力されてシンボル反 復及び穿孔を通して前記TTIで伝送することができる シンボルの数の分だけに合わせて出力される。前記レー トマッチングされたシンボルは、インタリーバ105に 入力されてインタリービングされた後 信号変換器10 6に提供される。前記信号変換器106に提供された前 記インタリービングされたシンボルは、所定の変調方式 によって変調されて出力される。前記変調方式として は、QPSK、8-PSK、M-ary QAMなどが ある。前記デマルチプレクサ108は、前記変調シンボ ルに対して順次に逆多重化を遂行してM個のシンボル列 を出力する。前記M個のシンボル列のそれぞれは、対応 する乗算器によって相違する直交符号(OVSF)と掛け られて合計器に印加される。前記それぞれの乗算器から 出力されるM個のシンボル列は、前記合計器によってシ ンボル単位で合計されてから出力される。この時、前記 符号器103の入力をコーディングブロック(coding bl ock)と言う。通常的に、コーディングブロックと伝送ブ ロックとは相違するサイズを有する。前記サイズの差を 補正することが前記テールビット生成器102のテール ビットである。前記TTIは、任意の時点で前記コーデ ィングブロックの伝送が完了するまでかかる時間を意味 し、スロット単位を有する。つまり、任意のコーディン グブロックを伝送するに3スロットが必要になると、前 記TT I は3スロットである。前記TT I を決定する因 子は、前記コーディングブロックのサイズ、MCSレベ ル、割り当てられたチャネル化コードの数、及びSFで ある.

【0045】前記TTIが決定される過程をより詳細に 説明すると、次のようである。

【0046】MCSレベルは、該当の時点のナャネル局 質によって決定され、符号化率と変調方式との組合せに よって決定される。結果的に、チャネル化コード当たり の伝送速度と1対1に対応される。例えば、SFが32 であるチャネル化コードがチャネル化コードの1つ 位である場合、チャネル化コード1つ当たりに80ks ps(s)mbol per second)の伝送能力を有する。任意の コーディングブロック伝送と制り当てられたMCSレベルの変調方式が640QAMであり、特号化率(turboc oding rate)が0.5である場合、前記MCSレベルの変調方式が640QAMであり、特号化率(turboc 1つのシンポル当たりに3ビットを伝送することができ

る。従って、前記コーディングブロックの伝送に割り当 てられたMCSレベルが前記のようであり、チャネル化 コードが20個割り当てられた場合、全体伝送速度は、 80(チャネル化コード当たり1つのシンボルに対する 伝送速度)\*3(1つのシンボルが伝送することができる ビットの数) \* 20 (該当する時点において1つの使用者 端末に割り当てられたチャネル化コードの数)=480 Okbpsになる。一方、コーディングブロックのサイ ズが3200ビットである場合。前記コーディングプロ ックのTT I は1スロットになる。前記のように、前記 TTIは、MCSレベル、チャネル化コードの数、及び コーディングブロックの3つの因子によって決定され る。従って、前記MCSレベル及び1つの端末に割り当 てられたチャネル化コードの数は、時間によって変化す るので、前記TTIも変化する可能性が常に存在する。 現在非同期方式の移動通信システムにおいて情報伝達に 使用される時間の最も小さい単位が0.667msec のサイズを有するスロットであることを勘案すると、前 記TTIのサイズは、1スロット単位で変化する。ここ で、周知する点は、周期性を有する情報の周期がTTI であることであり、前記情報が場合によって1スロット 毎に伝送されるべきであるので、共通された周期として 最小のTTIが使用されるべきであることである。前述 したように、本発明において、EQS情報は、DPDC Hを通して伝達されるので、前記EQS情報を上位階層 のシグナリング(signaling)信号として伝送すべきであ る。前記EQS情報を利用するエンティティ(entity)が 基地局のMAC HS-DSCHであるという点を勘案 して、本発明においては、前記EQS情報をMAC P DU(Protocol Data Unit)で機成して伝送する。

【0047】次に、本発明においては、HSDPAサー ビスのための制御情報を順方向に伝送する方法及び実施 に制御情報を伝送するためのDL\_DPCCHの精造の 例を提示する。前記HSDPAサービスのための制御情 報としては、MCSレベル、HS-DSCHチャネル化 コード、HARQプロセス番号、HARQパケット番号 などがある。

【0048】1.フィードバック情報伝送の例

以下、本発明の実施形態において基地局から受信された データに対応して端末が制御情報を逆方向チャネルを通 してフィードバックする例を説明する。

【0049】 図2は、本発明の実施形態によって基地局から受信されたデータに対応して端末がフィードバック情報を伝送する過程の一例を示す。

【0050】図2を参照して説明すると、1 スロットを TT1として使用する基地局が順方向チャネル(HS-DSCH)を通してデータを伝送する場合、端末は前記 TT1単位(1スロット)でデータを受信するようにな る。一方、前記増末は、前記受信したデータに対するフィードバック情報を、前記プニクを受信したスロットの 次のスロットで逆方向チャネル(HS-DPCCH)を通 して伝送する。この時、前記フィードバック情報は、前 記受信されたデータのTTIの長さと同一の1スロット の間に伝送される。

【0051】一方、3スロットをTTIとして使用する 基地局が順方向チャネル(HS-DSCH)を通してデー タを伝送する場合、端末は、前記TTI単位(3スロッ ト)でデータを受信するようになる。前記端末は、逆方 向チャネル(HS-DPCCH)を通して前記受信したデ ータに対するフィードバック情報を前記データを受信し たTTIの最初のスロットの次のスロットから3スロッ ト(1TTI)の間に伝送するようになる。つまり、前記 のようなフィードバック動作は多様な長さのTTIによ って順方向データ伝送及び逆方向データ伝送が遂行され る。この場合、TTIが最小のTTIより大きい場合、 図3のように、同一の情報に対する複数の伝送が発生す る。前記の動作以外に本発明においては、前記TTIが 変化しても、前記逆方向フィードバック情報は常に最小 のTT 1 単位で一同のみ伝送(単数伝送)されるようにす ることもできる.

【0052】図3を参照して、前記フィードバック情報の伝送長を智覧する方法を説明すると、TT1が1スロットである場合は、図2に示す動作と同一に動作する。しかしながら、順方向ラナネル(HS-DSCH)を通したデータ伝送に対するTT1が3スロットである場合、順方向データを端末が受信すると、受信し始めた時点の次のスロットからフィードバック区間(TT1区間:3スロット)内の1つのスロットの間のみた前記受信し

っスロット)内の17-00人ロットの間のみに即記受信したデータに対するフィードバック情報を逆方向チャネル (HS - DPCCH)を通して伝送する。反面、既存のD PCCHは、既存の動作と同一に動作する。

# 【0053】2.フィードバック情報の構成の例

図4は、本発明の実験形態によるフィードバック情報を 伝送するHS-DPCCH構造の6つの例(フィードバック情報構造1乃至フィードバック情報構造6)を示す 図である。

【0054】図4に示すフィードバック精報構造1においては、CQ I情報に6ビット、ACK/NACK情報に1ビット、BC I情報に3ビットが割り当てされている。この時、前記HSーDPCCHが拡散を張る4を使用すると反定する。一方、前記CQ I情報に10.6)プロックコーディング(block coding)、前記ACK/NACK情報に(10.1)プロックコーディング。前記BC I情報に(20.3)プロックコーディングをそれぞれ使用する場合、前記CQ Iに640チップ(chip)、前記ACK/NACKに640チップ、前記BC Iに1280チップが削り当てられる。これは、因40円段に示すスロット構造のようである。前記例においては、前記ACK/NACK信格に展免扱力なブロックコーディングを使用した。もし、前記BC I信報診験もテェアを情報でを使用した。もし、前記BC I情報診験もテェアを情報で

ある場合、前記BCIに割り当てられた1280チップ に対しては、伝送パワーを高めることができる。

【0055】一方、図4に示すフィードバック情報構造 の他の解は、1スロットを構成するCQ 1 情報、ACK (NACK 情報、BC 1 情報の風列のみが相談するだけ で、前述したように同一に適用されることができる。 【0056】図5においては、本発明の実施形態による フィードバック情報を背号を確した例を示す。

【0057】図5を参照すると、各フィードバック情報 に使用される符号の拡散係数(SF)は相違することもあ る。図5の上段において、CQI情報及びACK/NA CK情報は拡散係数256で伝送され、BCI情報は拡 散係数128であるチャネル化コードで伝送されると仮 定する。図5において、各情報に割り当てられたビット が同一である場合、拡散係数が256である1番目の日 S-DPCCHを通してCQIが伝送され、同一の拡散 係数を有する2つのHS-DPCCHを通しては、AC K/NACK信号が伝送される。前記拡散係数が128 である3番目のHS-DPCCHを通してはBCIが伝 送される。図5の方法の長所は、前記それぞれのフィー ドバック情報を時分割で伝送することより信頼度高く伝 送することができるので、前記フィードバック情報の解 析器器によってHSDPAを使用する全体通信システム の性能が低下されることを減少させることができる。

【0058】図5の下段には、前記ACK/NACK情報に1つの特号を使用し、前記BCI情報及が前記CQI情報に加り1つの特号を使用して拡散する例を示す。勿論、他の組合せもできる。このように符号分割及び時分割を状と使用する場合、根違する符号を使用する情報に相違する伝送パワーを適用して、各情報の信頼度を効率的に測度することができるという長所がある。

【0059】図4及び図5において、前途したように、 HSDPAのために別途のチャネル化コードを使用して こつ以上のHSDPAのためのリLーDPCCHを構成 する方法を示す。この場合、図15A及び図15Bに示すように、HSDPAを支援しない基地局によって受信 できるスロット構造でDPCSHのための制御情報が常 に送信される。

【0060】図6は、図4及び図5によって伝送されるフィードバック情報以外のフィードバック情報以外のフィードバック情報であるE QS情報を伝送する例を示す。

【0061】本発明で提示したDPDCHを測したEQ S情報の伝達を図るを参照して説明すると、端本が基地 局1及び基地局2のセル重型領域もSoft handover regio のに位置していると仮定する。前記端末は、任意の時点 下1で前記基地局1と適信し、隣接セルのチャネル品質 を測定して、前記基地局2分前記基地局1より良好なチャネルを提供すると判断した。この時、前記端末は、 下1、で伝送11に対するフィードバック情報を伝送しな が6、BC1に前記基地局2を指定し、T2・。でEQ S情報をDPDC日を通して伝送する。前記基場局2 は、前記端末にのHS一DPCCHを受信することができるので、前記端末の最適と中が自分に変更されたことをT2"で確認し、T2"がらDPDCHの情報を受信してMS一DSCHは、EQS情報を受信して、前記端末の安信が、ファの状況を確認し、次に伝送するデータを決定して丁5で反送を開始する。

### [0062]3. UL-DPCH

# 3.1 UL-DPCHの構造

前記HSDPAを支援する端末が前記HSDPAを支援 しない基地局と通信しない場合、図10及び図11に示 すように、UL-DPCHのための制御情報及びHSD PAのための制御情報を1つのUL-DPCCHを通し て伝送しても互換性の問題が発生しない。前記のような 占から、前記HSDPAを支援する端末が前記HSDP Aを支援しない基地局と通信しない場合は、1つのUL -DPCCHを使用し、前記HSDPAを支援しない基 地局とも通信する場合(例えば、前記HSDPAを支援 する端末が、前記HSDPAを支援しない基地局が含ま れたSHOに位置する場合)のみに、HSDPAのため の逆方向専用物理制御チャネル(Secondary DPCCH: 以 下、S-DPCCHと称する)及び前記HSDPAを支 援しない基地局が受信することができる逆方向専用物理 制御チャネル(PrimaryDPCCH: 以下、P-DPCCHと 称する)に別途のチャネル化コードを割り当てる。前記 のように、逆方向専用物理制御チャネルを別に運営する 例を図12A及び図12B、図13A及び図13B、図 14A及び図14Bに示す。

【0063】図12A及び図12B、図13A及び図13B、図14A及び図13B、図14A及び図14Bにおいては、HSDPAのために1つの5一DPC目析を運営する状況を仮定している。しかしながら、前配5一DPC目析が個である場合も同様の方法を使用することができる。図12A及び図13B、図14A及び図14Bにおいては、それぞれDPC目で使用されるチャネル化コードを明示しているが、説明のためにチャネル化コードを表記する方法を簡単に説明すると、次のようである。

【0064】一般的に、チャネル化コードとして使用されるのVSFは、拡散率がSFである直交コードがSF個存在する、従って、前記されぞれのチャネル化コードは、C<sub>64</sub>,51,64°C。2012日2日、図13A及び図13B、図14A及び図13B、図14A及び図14Bにおいて、PーDPCCHは共適的にHSDPAを支援したい基地局にサいて受信ができるようにチャネル化コードとしてC<sub>64</sub>,516,54°C。2012日2日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日、2015日

ャネル化コードとして使用して1つのULーDPCCH を構成して選客する。そのうち、図12Bのように出 DPAを支援する基地局及び前記HSDPAを支援しな い基地局とも通信をするようになると、前記HSDPA のためのS-DPCCH及びDPDCHのためのP-D PCCHのチャネル化コードとして それぞれC \*\*2561 及びCo \*\*556 を獲別当てて使用する。

【0066】図13A及び図13Bを参照すると、図1 3AのようにHSDPAを支援する端末がHSDPAを 支援しない基地局と通信しない場合には、Cob. 198.1を チャネル化コードとして使用して1つのUL-DPCC Hを構成して運営する、その間、図13BのようにHS DPAを支援する基地局及び前記HSDPAを支援しな い基地局とも通信をするようになると、前記HSDPA のためのS-DPCCH及びDPDCHのためのP-D PCCHのチャネル化コードとしてそれぞれCan 170 1 及びCch, 256, (を割り当てて使用する。この場合、チャ ネル化コードとしてCob. 198 1及びCob. 986 aを使用す ることによって、前記P-DPCCHと前記S-DPC CHとの間の直交性を保障することができる。さらに、 前記HSDPAを支援する基地局は、HSDPAのため の制御情報を受信するための前記S-DPCCHのチャ ネル化コードを変更する必要はなく、ただ、スロット機 造のみを変更することで良い。

【0067】図14A及び図14Bを参照すると、図1 4AにおいてのようにHSDPAを支援する端末がHS

DPAを支援しない基地局と適信しない場合、Cob.18s, をキャネル化コードとして使用して1つのUL
DPCCHを構成して運費する。そのうち、図14BにおいてのようにHSDPAを支援する基地局及び前記
HSDPAを支援しない基地局とも通信をするようになると、HSDPAのためのS-DPCCH及びPPDC
HのためのP-DPCCHのチャネル化コードとしてそれぞれ(Cob.18s, 1及びCob.18c, 0を割り当てて使用する。この時、図14Bに示す的記S-DPCCHは、HSDPAを支援しない基地局との通信を開始する前のスロット構造及びSFをそのまま維持する例を示す。この場合、チャネルピコードとしてのb.18s, 後の場合、チャネルピコードとしてCob.18s, 200

【0068】図15A及び図15Bは、本売明の実施形態によるUL-DPCHの他の構造を示す図である。図 15A及び図15Bは、説明したように、HSDPAのための別途のチャネル化コードを使用して1つまたは2つ以上のHSDPAのためのUL-DPCCHを構成する方法を示す。この場合、図15A及び図15Bに示すように、HSDPAを支援しない基地局が受信すること ができるスロット構造でDPCHの水かの側開情報が に送信される。従って、HSDPAを支援する端末がH SDPAを支援しない基地局と通信をしているか否かに 関係なく、UL-DPCCHのスロット構造を変更しな くても良い。図15A及び関15Bにおいて、nは、H SDPAのかめのUL-DPCCHの数でよる。

【0069】3.2 UL一DPCHの送信器及び受信器 前記本発明に対する端末機送信器及び地向受信器のハー ドウェア構造の一例は図了及び図8のようである。図7 及び図8は、本発明に対する複数の実施形態のうち端末 機がHSDPA用の刷即情報を伝送するために追加的に 1つの逆方向チャネル化コードをさらに使用する場合を 仮定したハードウェア構造である。

【OO 70】図7は、端末機の送儀器構造的であり、端末機から素地局に伝送される逆方向伝送チャネルである ULーDPCHを伝送することを示す図である。前記U LーDPCHは、使用者が情報及び上位階層のシグナリング情報を伝送する逆方向専用物理データテャネル(IIplink) Delical Pata Gamel:以下、ULー DPDCHと称する沙方前専用物理データティネル(IIplink) Delicated Physical Pata Gamel:以下、ULー DPDCHと称する沙方前専用物理側チャネル(Iplink) Delicated Physical Control Channel:以下、ULーDP CCHと称する)から構成される。本発明において、使 用者データだけでなくDPDCHを通してEQS情報を 伝送すると変更する。

【0071】図7を参照すると、使用者データ及びEQ S701は符号器702に入力され畳み込み符号または ターボ符号にチャネル化コード化される。前記チャネル 化コード化された符号化ビットはレートマッチング部7 03に入力され、シンボル穿孔またはシンボル反復、イ ンタリービングの過程を経て、前記UL-DPDCHで 伝送されるに適した形態に形成される。前記レートマッ チング部703によって牛成されたデータは、拡散器7 04に入力され、前記UL-DPDCHを拡散するチャ ネル化コードと掛けられる。前記チャネル化コードは、 直交符号(Orthogonal Code)であり、拡散率によって符 号の長さが決定される。前記チャネル化コードの長さ は、シンボル当たりの長さ256から4までであり、前 記チャネル符号の拡散率が小さくなるほどデータの伝送 率が高くなる。前記拡散器704において拡散された使 用者データは、乗算器705においてチャネル利得と掛 けられる。前記チャネル利得は、前記UL-DPDCH の送信電力を決定するバラメータであり、一般的に、拡 散率が小さい時は大きい値が掛けられる。さらに、伝送 される使用者データの種類によって前記チャネル利得の 値が変わる。前記乗算器705おいてチャネル利得が掛 けられた前記UL-DPDCHは、合計器706に入力

【0072】TPC711、Pilot712、TFC 1713、FBI714は、多重化器715で多重化さ れて前記UL-DPCCHを構成する。前記TPC71 1は、基地局から端末機への順方向伝送チャネルの送信 電力を制御するために伝送される命令語である。前記パ イロット712は、端末機から基地局へのチャネル環境 を基地局で推定し、端末機からの受信信号のチャネル推 定に使用できるようにするために伝送される。前記TF CI713は、前記UL-DPDCHを通して伝送され る多種の使用者データに関する制御情報を含む。例え ば、前記DL-DPDCHを涌して音声情報及びパケッ ト情報が同時に伝送される場合。 前記データのデータ伝 送率音及び伝送形式の組合せを示す指示者であり、基地 局が前記UL-DPDCHを正しく解析することができ るようにする。FBI714は、UMTSで使用する閉 ループ伝送アンテナダイバシーティにおいて、アンテナ 利得やソフトハンドオーバー領域で干渉信号のサイズを 減少させる。つまり、1つの基地局と端末機とが送受信 する場合に使用するSSDT(Site Selection Diversit y:以下、SSDTと称する)のためのフィードバック情 報を示す。

【0073】前記多重化器715によって多重化された 信号は、拡散器716において前記UL-DPCCHの チャネル化コードで拡散される。前記拡散された信号 は、乗算器717で前記UL-DPCCHの伝送電力の ためのチャネル利得と掛けられた後、乗算器718で複 素数 j と掛けられる。前記乗算器 7 1 8 において、前記 複素数jが前記UL-DPCCHと掛けられる理由は、 前記複素数jが掛けられたUL-DPCCH及び前記U L-DPDCHが虚数側及び実数側に区別されることに よって、無線周波数(Radio frequency)上の星座図(Cons tellation)でゼロ交差(Zero Crossing)の発生頻度を減 少させるためである。さらに、端末機送信号においてP TAR(Peak to Average ratio: 以下 PTARと称す る)を小さくすることができるからである。一般的に 無線周波数上の星座図においてゼロ交差が発生すると、 前記PTARが大きくなり、前記大きくなったPTAR が端末機の送信器に悪い影響を与えるということは周知 のことである。前記乗算器718で虚数に変更された前 記UL-DPCCHは、合計器706に入力される。 【0074】多重化器724は、HSDPAを支援する ための制御情報を受信して多重化する。前記HSDPA を支援するための制御情報はACK/NACK (Acknowl edgement/Not Acknowledgement) 7 2 1 . BCI 7 2 2、CQIからなる。前記ACK/NACK721、前 記BCI722. 前記CQI723の役割は、前述した 図4、図5、図6を参照して詳細に説明した。前記多重 化器724で生成された新しいUL-DPCCHを本発 明の説明の便宜のために2次逆方向専用物理制御チャネ A (Secondary Uplink Dedicated Physical Control Channel: 以下、S-UL-DPCCHと称する)と言い 前記多重化器715で生成されたUL-DPCCHを1

次逆方向専用物理制御チャネル(Primary Uplink Dedica ted Physical Control Channel: 以下、P-UL-DP CCHと称する)と言う、前記S-UL-DPCCH は、HSDPAを制御するための情報のみから構成され、 ており、これは、最小の伝送単位(TTI)が1スロッ ト、3スロット、5スロット、10スロット、または1 5スロットになれるデータを受信し、前記データと関連 して返信すべき制御信号を伝送する。前記P-UL-D PCCHは、基地局から端末機への順方向チャネルを制 御するための情報から構成されており、最小の伝送単位 (TTI)が15スロット以上である順方向チャネルに対 する制御信号を伝送する。前記多重化器724から出力 された前記S-UL-DPCCHは、拡散器725に入 カされて前記S-UL-DPCCHのための拡散コード で拡散される。前記拡散されたS-UL-DPCCH信 号は、乗算器726で前記S-UL-DPCCHの伝送 電力のためのチャネル利得と掛けられて、前部合計器7 06に入力される。前記乗算器706は、前記UL-D PDCH、前記P-UL-DPCCH、及び前記S-U L-DPCCHを合計して1つの信号として出力する。 【0075】以上、説明したように、前記P-UL-D PCCHは、複素数jが掛けられて虚数になった値であ るので、前記S-UL-DPCCHと合計されても、そ れぞれUL-DPCCHの特性を有する。前記UL-D PDCH及び前記S-UL-DPCCHは、同一に実数 値を有するが、それぞれ相違するチャネル化コードで拡 散されたので、受信段で逆拡散する場合、互いに影響が なくなる。前記P-UL-DPCCHとは違って、前記 S-UL-DPCCHに前記UL-DPDCHを加強し てIチャネルで伝送し、前記P-UL-DPCCHをQ チャネルで伝送する理由は、実数側に伝送される前記U L-DPDCH上に使用者情報または上位階層のシグナ リングがない場合は伝送されないチャネルであるからで ある。もし、前記UL-DPDCHが伝送されない場 合、虚数側に2つのUL-DPCCHを全部伝送する と、ゼロ交差が発生する頻度が高くなり、端末機送信器 のPTARが大きくなることができるので、前記S-U L-DPCCHを実数で伝送することによって、端末機 送信器PTARを最大限に低減させるためである。

【0076】前記合計器706によって前記ULーDP DCH、前記P-ULーDPCCH、及び前記S-UL -DPDCHが合計された1+Jの形態の信号は、乗算 器707に入力される。前記乗算器707において、前 記合計器706から入力される信号に対して、端末様で 使用する逆方向スクランブリング符号が掛けられてスク ランブリング(scraubling)される。前記スクランブリン ざれた信号は、変調器708に入力されて変調された 後、RF部719で搬送演波数に変換されてアンテナ7 10を通して基地局に伝送される。前記乗算器707で 使用された近くなり、20mmでのは、20mmでありまたが、20mmでありまたが、20mmでのより を開きれた近か前のスクランプリング符号は、UMTSに UMTSに おいて基地局を区別するために使用される符号であり、 ボールド(god) 符号から生成される複楽符号である。前 記乗算器707で使用された近方向スクランブリング符 号は、前記端末機が伝送した信号を受信した基地局でデ スクランブリング(descrambling)するにまた使用され ス

【0077】国7は、本発明の複数の実施形態のうち図 4に示す実施形態に対する加末機送信語の構造である。 他って、図り及び図合の実施研算が使用される場合、図 7のACK/NACK 721、BC 1722、CQ 17 23は、それぞれ相違するキャネル化コードで拡散され 定する値を使用することができる。305及び図合の実施 形態が使用される場合、顔未機送信器において追加され ことは、披送に使用された配置の数である。また、 前社ACK/NACK 721、BC 1722、CQ 17 23が開達するチャネル符号を使用して伝送される場合 合、前記サ・ネトの実数側度び虚数側は多数名を含せた よって伝送できる。前記組合せに対する一例として、A CK/NACK 7、実数側に伝送され、BC 1及びCQ 1は、実数側に伝送され、BC 1及びCQ 1は、実数側に伝送され、BC 1及びCQ

【0078】図8は、図7による基地局受信器のハード ウェア構造を示す図である。

【0079】図名を参照すると、基地局アンテナ801 を通して受信された端末機の信号は日下部802を通し 主紙度兼板高を知动のBFに毎号に実践される、前記基 底帯域信号は、復調器803で復調されて乗算器804 でスクランブリング符号と掛けられてデスクランブリン グされる、前記乗算器804で使用されたスクランプリン グ符号は、図7の乗算器707で使用されたスクラン ブリング符号は、図7の乗算器707で使用されたスクラン ブリング右号を同一のスクランブリング待号である。従 で、前記乗音器から送信された信号を区別する、 ぞれの送信器から送信された信号を区別する、

【0080】前記乗算器804から出力された信号は、 逆拡散器805、806、807のそれぞれに入力され て逆拡散される。前記デスクランブリング及び逆拡散 は、別途に説明したが、同時に遂行することができる。 前記逆拡散器805で使用するチャネル化コードは、図 7の拡散器704で使用するチャネル化コードと同一で あり、前記逆拡散器806で使用するチャネル化コード は、図7の拡散器716で使用するチャネル化コードと 同一である。さらに、前記逆拡散器807で使用するチ ャネル化コードは、図7の拡散器725で使用するチャ ネル化コードと同一である。図7において、説明したよ うに、チャネル化コードは直交符号であるので、前記沙 拡散器805、806、807のそれぞれによって逆拡 散された信号は、UL-DPDCH、P-UL-DCC H、S-UL-DPCCHに区別される。前記逆拡散器 806で逆拡散された前記P-UL-DPCCHは、乗 算器811で-iが掛けられて 実数信号に復元され

る。前記-」が掛けられる理由は、図7の乗算器718 で一」が掛けられて虚数信号になったP-UL-PCC Hを実数信号にするためである。前記実数信号に変換さ れたP-UL-DPCCHは、逆多重化器819及び乗 算器812に入力される。前記逆多重化器819では前 記P-UL-DPCCHを通して伝送される信号のうち パイロット信号814のみを区別してチャネル推定器8 18に入力する。前記チャネル推定器818は、前記パ イロット信号814によって端末機から基地局までのチ ャネル環境を推定する。一方、前記チャネル推定器81 8は、前記推定されたチャネル環境に対する補償値、つ まり、チャネル推定値を計算して前記乗算器812.乗 算器808、乗算器821に提供する。前記乗算器81 2は、前記チャネル推定値を前記乗算器811から出力 された前記P-UL-DPCCHと掛けてチャネル補償 を遂行する。前記チャネル補償が遂行された前記P-U L-DPCCHは、逆多重化器813に入力される。前 記述多重化器813では前記チャネル補償が遂行された P-UL-DPCCHの信号を逆多重化して、TPC8 15、TFCI816、FBI817を出力する。前記 TPC815は、順方向送信電力の制御に使用され、前 記TFCI816は、逆方向UL-DPDCIIの解析に 使用され、前記FBIは閉ループ送信アンテナの利得調 整またはSSDTに使用される。

【0081】一方、乗算器804から出力された信号は、前記建能散器805によって連拡散されて他の信号は除去され、ULーDPDCH信号のみが復元される。前記復元されたULーDPDCH信号は、乗算器808で前記チャネル推定値と掛けられた後、復号器809で所定のチャネル化コード、つまり、畳み込み持号またはターボ符号によって復号されて使用者情報または上位階層のシグチリング信号が上位開層に伝達される。

【0082】前記乗算器804から出力された信号は、速拡散器807によって連拡散されて他の信号が除去さたれたSーULーDPCCH信号に復元された。前記使元されたSーULーDPCCH信号に表された。前記達多重化器821で前前記学多重化器822は、前記5ー以上一DPCCH信号を逐步進化してACK/NACK823、BCI824、CQI825のそれを出力する。前記ACK/NACK825のそれを出力する。前記ACK/NACK825の3、BCI824、CQI825の行れを出力する。前記ACK/NACK825の3、BCI824、CQI825の行れを出力する。前記ACK/NACK825の行り表が表述しまるの目的段が用途は、図3乃至図66を察別して、詳細に説明した。【0083】図8に示す途上時受信器のハードリウェア構造法、前回図4に対する一般であり、図8万以羽6に

対して適用しようとする場合は、 図8の逆拡散器の数が

端末機で使用されるチャネル符号の数の分だけ存在しな

ければならない。 【0084】4. DL\_DPCH及びSHCCH 4.1 DL\_DPCH及びSHCCHの構造 図17万定図21において、HS-DSCHテャネルを通したHSDPAサービス、及び順方向専用物理データ チャネルを通したデータ伝送を同時に支援するための本 発明による順方向専用物理チャネルの構成の例を示す。 【0085】図17は、本外明の実施形理による順方向 専用物理チャネル(DL\_DPCH)及びHSDPA削脚 情報を伝送する共通制脚チャネル(Shared fontrol Chan nel:以下、SHCCHと称する)の一例を示す図であ

● (00861図17を参照すると、HSDPAのための TTIは、N個のスロットから構成され、前記スロット のそれぞれにはDL\_DPCH及びSHCCHが対応される。前記DL\_DPCHは、図16に示す役業のDL \_DPCHの構造において第2データ領域の一部をHS -DSCH指示者領域に割り当てる構造を有する。前記 の端末に伝送されるHSDPAデータパケットが存在するが否かを示す情報である。後でて、海末は、前記D DPCH内に存在する常記ドラーSCHを通じて自分に 記することによって前記HS-DSCHを通じて自分に 伝送されるHSDPAデータパケットを受信することに なる。

【0087】一方、前記HS-DSCHを通して所定の 端末にHSDPAデータバケットが伝送される場合、前 記HS-DSCHの制御のための情報(以下 HS-D SCH制御情報と称する)は、前記SHCCHを通して 基地局から端末に伝送される。前記HS-DSCH制御 情報は、MCSレベル、HS-DSCHチャネル化コー ド、HARQプロセス番号、HARQバケット番号など を含む。この時、前記SHCCHには、1つまたは2つ 以上のチャネル化コードを割り当てることができる。 【0088】従って、前記DL\_DPCHによって伝送 される前記HS-DSCH指示者は、HSDPAデータ パケットの有無だけでなく、前記HS-DSCH制御情 報を受信するSHCCHに割り当てられた1つまたは2 つ以上のチャネル化コード情報を含むべきである。勿 論、前記チャネル化コード情報は、伝送される前記HS DPAデータパケットが存在する場合のみに提供され る。さらに、必要によっては前記HS-DSCH制御情 報の一部(例えば、MCSレベル)は、前記HS-DSC 日指示者を通して伝送されることもできる。

【0089】一方、前記HS-DSCH指示者を前記D PCHに伝送することにおいて、2つの方案が提案され ることができる。

【0090】第1に、前記HS-DSCH指示を多形だ。の顧数(N配)のスロットに分割して伝送する方案である。つまり、図17に示すように、TT1内でスロット 構造が変化されずに固定される場合、前記HS-DSC 出指示者は、N配のスロットに分割して伝送される。この時、前記HSDPAデータバケットがN個のスロット 単位(HSDPA TTI)で伝送される場合を仮定している。

【0091】第2に、前記HS-DSCH指示者をTT 1内のスロットのうち特定の1つのスロットを通して伝 送することによって、端末に対して十分な処理時間を保 障させる方案である。前記第2の方案は、TTI内のス ロットのうち前記HS-DSCHを伝送するスロットを 除いた残りのスロットは、既存の構造(HS-DSCH 指示者領域を有しない構造)をそのまま適用する。この 場合、図21に示すように、TTI内でスロット構造が 変化する。図21に示すように、前記HS-DSCH指 示者を伝送するスロットの場合は、データ領域(Dat a1、Data2)が存在しない。これは、前記HS-DSCH指示者領域に十分なビットを割り当てることに よって1つのスロットに前記HS-DSCH指示者を伝 送するためである。前途したように、TTI内でスロッ ト構造の変化ができるようにすることによって、前記H S-DSCH指示者及びデータ(Data1、 Data 2)の伝送において、システムをより効率的に運用する ことができる。

【0092】図18は、本発明の実施形態によるDL\_ DPCII及びSHCCHの他の例を示す図である。図1 8において、基地局がHSDPAサービスのためのHS -DSCH指示者を端末に伝送する新しいDPCHを提 案することによって2つのDPCHを割り当てるチャネ ル構造を示す。このために、HSDPAサービスのため に端末にHS-DSCH指示者を伝送するために新しく 提案されたDPCH(Secondary DPCH: 以下、S-DP CHと称する)に既存のDPCH(Primary DPCH:DJ下. P-DPCHと称する)と別の他のチャネル化コードを 割り当てる。この場合、前記S-DPCH及び前記P-DPCHで伝送すべき情報量が相違するので、相違する SFを割り当てるべきである。図18に示すように、前 記P-DPCHにはSF=Nを、前記S-DPCHには SF=Mを割り当てることができる。例えば、スロット 毎に伝送すべきHS-DSCH指示者の情報量が少ない 場合、前記S-DPCHにはSFにM=512などの相 当大きい値を割り当てて順方向チャネル化コードの使用 効率を高めることができる。さらに、前記P-DPCH の構成フィールドは、HSDPAを支援しない基地局で 伝送するDL\_DPCHと同一であるので、前記P-D PCHのスロット構造を前記HSDPAを支援しない基 地局で送信するDPCHのスロット構造と同一にする。 この時、前記端末は、HSDPAを支援する基地局から 伝送されるP-DPCHのためのフィンガー及び前記H SDPAを支援しない基地局から伝送されるDPCHの ためのフィンガーに同一の構造を使用することができ

【0093】3GPP R-99標準案では、TFCI フィールドを分けて図19に示すように、TFCIフィ ールドの一部分は、DL-DPDCHのためのTFCI を伝送するために使用し、残りの部分は、DL-DSC HのためのTFCIを伝送するために使用する方法を定 義している。一方、前記HSDPAを支援する基地局の 場合、HS-DSCHを通してHSDPAデータパケッ トを端末に伝送するようになると、R-99で定義され たDSCHを通したパケットサービスを提供しなくても 良い。従って、前記HSDPAサービスを支援するため に、図19に示すように、既存のHSDPAを支援した NDL DPCHチャネル構造をそのまま維持しながら TFC1フィールドをR-99標準案における定義のよ うに分けて、TFCIフィールドのうちR…99標準案 でDPDCHのために割り当てた部分はDL-DPDC Hのために使用する。さらに、R-99標準室でTFC IフィールドのうちDSCHのために割り当てたTFC Iフィールドの一部分をHS-DSCH指示者を伝送す るために使用することができる。図19のように、同一 のスロット構造のDPCHを前記HSDPAを支援する 基地局で伝送する場合、前記HSDPAを支援しない基 地局は、同一のスロット構造でDPCHを伝送すること によって、端末側において無線経路結合を可能にする。 ただ、前記HSDPAを支援しない基地局は、前記HS DPAを支援する基準局でHS-DSCH指示者を伝送 する部分をDTX (Discontinuous Transmission) で処理 する。

#### 【0094】4.2 兼用受信器

図20は、図17のようなスロット構造でDL\_DPC 日を伝送するHSDPAを支援する基地局、&び図16 みようなスロット構造でDL\_DPCHを伝送する前記 HSDPAを支援しない基地局からの順方向信号を受信 る攀末の構成を示す。前記端末にHSDPAを支援する 本拠地局及びHSDPAを支援しない基地局が同時にDL\_DPCHのData1フィールド及びData2 ールドを通して同一のデータを伝送する場合、相違す る牙を使用するようになる。つまり、前記HSDPA を使用すると、HS-DSCH指示者を追加に伝送すべ き前記HSDPAを支援する基地局の場合、Nより小さ いSFを作するチャネル化コード(例えば、SF=N/m)を使用すがたである。

【0095】図20を繋帽すると、HSDPAを支援する基地局からSF=N/mによって伝送される信号2001は、フィンガー2005に受信され、HSDPAを支援しない基地局からSF=Nによって伝送される信号2003は、フィンガー2015の出た場合は、近多重化第2007によってHS-DSCH指示者2011とHSDPAを支援しない基地局から伝送される情報2009(Datal, TPC、TFC1、Data2、Pilot)と分離される情報

報2019(Datal, TPC、TFCI, Data 2、Pilot)は、前記迷多単化器2007から出力 される情報2009と共に無線接路結合器(Badio link combiner)2013によって結合される、前記無線経路 お合器2013は、前記結合によってDatal、TP C、TFCI, Data2などが情報2015を出力するようになる。この時、バイロット信号は、前記無線経路 部結合器2013 が無線経路体のかめにHSDPAを 使用する基地局からの順方向チャネル及びHSDPAを 支援しない基地局からの順方向チャネルを推定するため に使用されると

【0096】4.3 DL\_DPCHの送信器及び受信器 4.3.1 第1実施形態

以下の第1実施形態においては、DL\_DPCHを通してHSDPAによってHS-DSCHが使用されるか否かを示す識別子(HS-USCH Indicator: HI)を伝送する 送債器及び受債器を提案する。

【0097】図22及び図23において、図17、図19、図21に示すように、HS-DSC H指示者及びの 9、図21に示すように、HS-DSC H指示者及びの 99で定義されたData1、TPC、TPCI、Data2、Pilotなどを、1つのDL\_DPC Hで 伝送するための基地局送信器及び端末受信器の構成を示す。

【0098】まず、図22を参照すると、DPCHを通 して伝送されるデータ2201は、符号器2203によ ってチャネル化コード化され、前記符号化されたビット は、レートマッチング部2204によって物理チャネル で伝送されるビット数でレートマッチングされる。前記 レートマッチング部2204からの出力は、HS-DS CH指示者2205. TFCI2207. Pilot2 209、TPC2211と共に多重化器2213に印加 されて1つのビットストリームとして出力される。前記 ビットストリームは、直/並列変換器2215によって 2つのビットストリームとして出力される。拡散器22 19では、前記2つのビットストリームのそれぞれを同 一のチャネル化コードで拡散することによって、他のチ ャネル化コードを使用する信号と直交性を有するように なる。この時、前記拡散器2219から出力される2つ のビットストリームのうち1つのビットストリームは、 乗算器2220によって-」と掛けられることによって 1つの複素数ビットストリーム(Q信号)が出力される。 前記乗算器2220から出力されるの信号及び前記拡散 器2219から出力される1信号は、加算器2251に よって1つのビットストリームとして出力される。前記 加算器2251から出力される1つのビットストリーム は、スクランプラー2223によってチップ単位で複素 スクランブリングコード(Cscramers)と掛けられて他の スクランブリングコードを使用する信号との区分が可能 になる。前記スクランブラー2223の出力は、さらに 乗算器2227によってチャネル利得が掛けられてチャ

ネル利得補償が行われる。一方、図22では、SHCC Hのための伝送装置も示しているが、HS-DSCH制 御情報2214は、直/並列変換器2217によって2 つのビットストリームに変換され、前記2つのビットス トリームは、拡散器2221によって同一のチャネル化 コードによって拡散される。前記拡散された2つのビッ トストリームのうち1つのビットストリームは、乗算器 2222によって一」と掛けられて複素ビットストリー ム(Q信号)として出力される。前記拡散器2221から 出力される残りの1つのピットストリーム(1信号)及び 前記乗算器2222から出力される複素ビットストリー ムは、加算器2253によって加算されて1つのビット ストリームとして出力される。前距加度器2253から 出力される1つのビットストリームは、スクランプラー 2225によってチップ単位で複素スクランブリングコ ード(Cscrangle)と掛けられた後、乗算器2229でチ ャネル利得と掛けられる。前記乗算器2227からのD L\_DPCH出力及び前記乗算器2229からのSHC CH出力は、合計器2231によって加算される。前記 合計器2231によって加算された信号は、変調器22 33で変調され、RF部2235でRF帯域信号に変化 した後、アンテナ2237を通して送信される。図22 では、DL DPCH及びSHCCHが相違するスクラ ンプリングコードによってスクランブリングされること を仮定している。しかしながら、同一のスクランブリン グコードを使用し、相違するチャネル化コードを使用し て前記2つのチャネルを伝送する方法及び装置も具現で

【0099】図23は、図22のような基地局送信器から送信された信号を受信するための端末の受信器を示す。

【0100】図23を参照すると、アンテナ2320に よって受信されたRF帯域信号は、RF部2319によ って基底帯域信号に変換され、前記基底帯域信号は、復 調器2318によって復調された後、2つのデスクラン ブラー2313及び2316に印加される。前記デスク ランプラー2313は、前記復調器2318から印加さ れる復調された信号を所定の複素スクランブリングコー ド(Cscsamere)とスクランプリングしてDL DPCH 信号を出力する。前記デスクランブラー2316は、前 記復調器2318から印加される復調された信号を所定 の複素スクランブリングコード(Cscoaners)とスクラン ブリングしてSHCCH信号を出力する。前記デスクラ ンプラー2313からデスクランプリングされて出力さ れる被素数信号(DL DPCH信号)は、コンプレック サ2312によって実数信号である 1 信号と虚数信号で あるQ信号と分離される。前記I信号及びQ信号は、逆 拡散器2311でチャネル化コード(Covsy)が掛けられ てそれぞれ逆拡散される。さらに、デスクランブラー2 316からデスクランブリングされて出力される複素数 信号(SHCCH信号)は、コンプレックサ(complexer) 2317によって実数信号である 1信号及び虚数信号で あるQ信号に分離される。前記I信号及び前記Q信号 は、逆拡散器2321でチャネル化コード(Cause)が料 けられてそれぞれ逆拡散される。前記逆拡散器2311 から逆拡散されて出力されるI信号及びQ信号は、逆多 重化器2314に印加され、前記逆多重化器2314 は、前記印加されるI信号及びQ信号に含まれたパイロ ット信号を出力する。前記パイロット信号は、チャネル 推定器2341に印加されて無線チャネルによる歪み推 定を涌したチャネル推定値を測定し、 前記測定したチャ ネル推定値をチャネル補償器2310及び2322に印 加する。前記チャネル補償器2310は、前記チャネル 推定値を利用して無線チャネルによって前記逆拡散器2 311から出力されるI信号及びQ信号(DPCH信号) に発生された歪みを補償する。前記チャネル補償器23 22は、前記チャネル推定値を利用して、無線チャネル によって前記連拡散器2321から出力される1信号及 びQ信号(SHCCH信号)に発生された歪みを補償す る。前記チャネル補償器2310は、前記DPCHのデ ータを2つのビットストリームとして出力し、前記チャ ネル補償器2322は、前記SHCCHのデータを2つ のビットストリームとして出力する。並/直列変換器2 323は、前記チャネル補償器2322から2つのビッ トストリームとして印加されたSHCCHデータを1つ のビットストリームに変換させて最終的にHS-DSC H制御情報2324を出力する。一方、前記チャネル補 **償器2310から2つのビットストリームからなるDP** CHデータを印加する並/直列変換器2309は、前記 2つのビットストリームを1つのビットストリームとし て出力する。前記並/直列変換器2309の出力ビット ストリームは、逆多重化器2308によってTPC23 07, Pilot 2306, TFC I 2305, HS-DSCH指示者2304として出力される。前記逆多重 化器2308は、順方向データ信号も出力するが、前記 順方向データ信号は、復号器2302によってチャネル 復号化されて順方向データ2301が出力される。図2 3において、DPCHを通して伝送されたパイロットを 利用して無線チャネルを推定することを仮定するが、共 用チャネルを通して伝送されたパイロットを利用して無 線チャネルを推定することもできる。

#### 【0101】4.3.2 第2実施形態

図24及び図25において、図18のようにHSDPA を支援しないスロット構造を有するPーDPCHに追加 して、HS-DSCH指示者を伝送するために別途のチャネル化コードを利用してS-DPCHを割り当てる基 地局の遠信器 及びこれを受信者するための結果が受信器 の構成を示す。つまり、図24及び図25では、2つの DL\_DPCHを連用する基地局の送信器及び端末の受 信器の構成を提示する。この時、前記P-DPCHを連 しては、R-99で定義されたようなData1、TPC、TFCI、Data2、Pilotなどが伝送される。

【0102】図24を参照すると、DPCHを通して伝 送されるデータ2401は、符号器2403によってチ ヤネル化コード化される。前記チャネル化コード化され た符号化ビットは、レートマッチング第24日4によっ て反復または穿孔を通して物理チャネルで伝送されるビ ット数にレートマッチングされる。前記レートマッチン グ部2404からのビットは、TFC12407、Pi 1 ot 2409、TPC 2411と共に多重化器 241 3に印加され、多重化を通して1つのビットストリーム として出力される。前記ビットストリームは、直/並列 変換器2415によって2つのビットストリームとして 出力される。拡散器2419では、前記2つのビットス トリームのそれぞれを同一のチャネル化コードを使用し て拡散させることによって、他のチャネル化コードを使 用する信号と直交件を有するようにする。 前記拡散器2 419から出力される2つのビットストリーム I 及びQ 信号のうち前記Q信号は、乗算器2420によって- i と掛けられて虚数成分の信号として出力される。前記乗 算器2420を通して出力される前記の信号及び前記拡 散器2429から出力される前記1信号は、加算器24 55によって加算されて1つの複素数ストリームとして 出力される。一方、HS-DSCH指示者2405は、 直/並列変換器2438によって2つのビットストリー ムに変換される。前記2つのビットストリームのそれぞ れは、拡散器2439によって同一のチャネル化コード で拡散されて出力される。この時、前記拡散器2438 で使用される前記チャネル化コードは、前記P-DPC Hのための拡散器2419で使用されるチャネル化コー ドとは異なるチャネル化コードを使用する。前記拡散器 2438から出力される2つのビットストリーム 1及び Q信号のうち前記Q信号は、乗算器2440によってjと掛けられて虚数成分の信号として出力される。前記 乗算器2440を通して出力される前記Q信号及び前記 拡散器2439から出力される記1信号は加算器245 3によって加算されて1つの複素数ストリームとして出 力される。前記加算器2455で出力されるP-DPC H信号及び前記加算器2453で出力されるS-DPC 日信号は、合計器2451によって合計された後 スク ランプラー2441に提供される。前記スクランプラー 2441は、前記合計器2451からの出力を複素スク ランプリングコードとスクランブリングして出力し、前 記スクランブリングされた出力は、乗算器2453によ って所定のチャネル利得と掛けられることによってチャ ネル利得を補償する。SHCCHは、図22において説 明した過程と同一の過程によってチャネル化及びスクラ ンブリングが遂行される。前記スクランブリングされた 信号は、乗算器2429によってチャネル利得が補償さ

れてSHCCHとして合計器2431に提供される。

【0103】前記SHCCHサ・私ル信号及び前記乗算器2442の出力であるDPCH信号は、前記合計器243で会計された後、変調器2433によって変調される。前記変調された信号は、RF部2435によって RF帯域信号に変換されてアンテナ2437を通して送信される。 限22と同様に、DL\_DPCH及びSHCCHが相違するスクランプリングコードによってスクランブリングされることを仮起している。しかしながら、同一のスクランブリングコードを使用し、かつ、相違するチャル化コードを使用したが、根でのスクランブリングコードを使用し、かつ、相違するチャル化コードを使用して前記2つのチャネルを伝送する方法及び装置も見取できる。【0104]図25では、図24のような基地両送金で送信された偏号を受信するための端末の変換器差示

す。 【0105】図25を参照すると、アンテナ255に よって受信されたRF帯域信号は、RF都2553によ って基底帯域信号に変換される。前記基底帯域信号は、 復興路2551によって復顕された後、2つのデスクラ

ンプラー2533及び2549に印加される。前記デス クランブラー2533では、デスクランブリングを通し てDL\_DPCH信号が出力され、前記デスクランブラ -2549では、SHCCH信号が出力される。前記デ スクランブラー2533からの複素数出力は、コンプレ ックサ2531及びコンプレックサ2529によってそ れぞれ実数信号I信号と虚数信号O信号とに分離され る。前記コンプレックサ2531の出力は、P-DPC H信号であり、前記コンプレックサ2529の出力は、 S-DPCH信号である。前記コンプレックサ2529 の出力及び前記コンプレックサ2531の出力は、逆拡 散器2525及び2527によってそれぞれ逆拡散され る。逆多重化器2535は、前記逆拡散器2527の出 力信号からパイロット信号を分離してチャネル推定器2 537に印加し、前記チャネル推定器2537は、前記 パイロット信号からチャネル推定値を計算してチャネル 補償器2521、2523、2543に提供する。前記 チャネル補償器2521は、前記チャネル推定器253 7から提供されるチャネル推定値によって前記逆拡散器 2525からの出力に対するチャネル歪みを補償する。 前記チャネル補償器2521からチャネル歪みが補償さ れた2つのビットストリームは、並/直列変換器251 7によって1つのビットストリームに変換されて最終的 にHS-DSCH指示者情報2515として出力され る。一方、前記チャネル補償器2523は、前記チャネ

ル推定器2537から提供されるチャネル推定値によっ

て前記逆拡散器2527からの出力に対するチャネル歪 みを補償する。前記チャネル補償器2523からチャネ

ル歪みが補償された2つのビットストリームは、並/直

列変換器2519によって1つのビットストリームとし

て出力される。前記並/直列変機器2519から出力さ

れる1つのビットストリームは、逆多重化器2513に よって進多重化されて最終的に下PC2511、下10 も12509、下FC12507、及び順方向データ信 号として出力される。連多重信器2513の出力のうち 可記順方向データ信号は、さらに復号器2503によっ てチャネル電号化されて順方向データ2501に出力さ れる。最後に、南記デスクランブラー2549の出力 は、SHCCHチャネル信号であるが、図23と同様の 装置によって復旧されて最終的にHS-DSCH制制情 報2539が出力される。図25では、DPCHを通し で伝送されたバイロットを利用して無線チャネルを推定 することを仮定しているが、共用チャネルを増定することもである。

【0106】前述の如く、本祭明の詳細な説明では具体 的な実施形態を参照して詳細に認明してきたが、本発明 の範囲は南流実施形態によって限られるべきではなく、 本発明の範囲内で様々な変形が可能であるということ は、当該技術分野における遺帝の知識を持つ者には明ら かである。

# [0107]

【発明の効果】前述してきたように、本発明は、HSD PAの連方向制備情報伝送を柔軟で効率的に進行することができる。つまり、HSDPA用の連方向制御情報伝送 送を情報の性格によって分類し、伝送特性によって相違 送を情報の性格によって分類し、伝送特性によって相違 で成立することによって、制御情報が必要でなくても 常に伝送する状況を避けることができるだけでなく、重 要度が高い情報の鎮野海生電字を低めることができる。 さらに、既存の非同期方式の移動通信システムの逆方向 DPCで日を存載させることによって、HSDPAを使 用しない移動通信システムとの互換性を維持することが できる。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】 従来の順方向リンク送信器構造を示す図である

【図2】 本発明の一実施形態による制御情報の逆方向 チャネルを通したフィードバック遠程を示す図である。 【図3】 本発明の他の実施形態による制御情報の逆方 向チャネルを通したフィードバック過程を示す図であ る。

【図4】 本発明によるHSDPAのための逆方向専用 物理制御チャネルの制御情報構成の一例を示す図であ る

【図5】 本発明によるHSDPAのための逆方向専用 物理制御チャネルの制御情報の構成の他の例を示す図で まる

【図6】 本発明による逆方向専用物理データチャネル を通したEQS情報の伝送過程を示す図である。

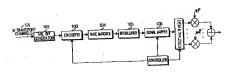
【図7】 本発明による端末機送信器を示す図である。
【図8】 本発明による基地局受信器を示す図である。

- 【図9】 従来の逆方向専用物理チャネルを示す図であ
- 【図10】 従来のHSDPAのかめの逆方向専用物理 制御チャネルの一例を示す図である。
- 【図11A】 従来のHSDPAのための逆方向専用物 理制御チャネルの他の例を示す図である。
- 【図11B】 従来のHSDPAのための逆方向専用物 理制御チャネルの他の例を示す図である。
- 【図11C】 従来のHSDPAのための逆方向専用物 理制御チャネルの他の例を示す団である。
- 【図11D】 従来のHSDPAのための逆方向専用物 理制御チャネルの他の例を示す図である。
- 【図12A】 本発明による逆方向専用物理チャネルの 一例を示す図である.
- 【図12B】 本発明による逆方向専用物理チャネルの 一例を示す図である。
- 【図13A】 本発明による逆方向専用物理チャネルの
- 他の例を示す図である。 【図13B】 本発明による逆方向専用物理チャネルの
- 他の例を示す図である。 【図14A】 本発明による逆方向専用物理チャネルの また他の例を示す図である。
- 【図14B】 本発明による逆方向専用物理チャネルの
- また他の例を示す図である。 【図15A】 本発明による逆方向専用物理チャネルの
- また他の例を示す図である。 【図15日】 木発明による逆方向専用物理チャネルの
- また他の例を示す図である。 【図16】 従来の順方向専用物理チャネルを示す図で
- ある。 【図17】 本発明による順方向専用物理チャネル及び HSDPA制御情報を伝送するSHCCHの一例を示す
- 図である。 【図18】 本発明による順方向専用物理チャネル及び HSDPA制御情報を伝送するSHCCHの他の例を示 す図である。
- 【図19】 本発明による順方向専用物理チャネル及び HSDPA制御情報を伝送するSHCCHのまた他の例 を示す図である。
- 【図20】 本発明によるHSDPA基地局及び従来の 基地局から送信された信号を同時に受信するための端末 受信器を示す図である.
- 【図21】 本発明による順方向専用物理チャネルの主 た他の例を示す図である。
- 【図22】 本発明による基地局送信器を示す図であ
- 【図23】 図22の基地局送信器に対応した端末受信 器を示す図である。
- 【図24】 本発明による基地局送信器の他の例を示す 図である。

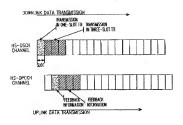
- 【図25】 図24の基地局送信器に対応した端末受信 器を示す図である。
- 【符号の説明】 102 テールビット生成器
- 103 符号器
- 104 レートマッチング器
- 105 インタリーバ
- 106 信号変換器 701 使用者データ及びEOS
- 702 符号器
- 703 レートマッチング部
- 704 拡散器
- 705、707 乗算器
- 706 合計器
- 708 変調器
- 711 TPC
- 712 Pilot 713 TECI
- 714 FBI
- 715、724 多重化器 716.725 拡散器
- 717、718、726 乗算器
- 721 ACK/NACK
- 722 BCI
- 723 CQI
- 801 基地局アンテナ
- 802 RF部 803 復期器
- 804 乗算器
- 805.806.807 逆拡散器
- 808.811、812 乗算器
- 809 復号器
- 813 逆多重化器
- 814 パイロット信号
- 815 TPC 816 TFCI
- 817 FRI
- 818 チャネル推定器
- 819.822 逆多重化器
- 821 乗算器 823 ACK/NACK
- 824 BCI
- 825 COI
- 2001.2003 信号
- 2005、2017 フィンガー
- 2007 逆多重化器
- 2009、2015、2019 情報 2011 HS-DSCH指示者
- 2013 無線経路結合器(Radio link combiner)
- 2201 データ

2203 符号器	2403	符号器
2204 レートマッチング部	2404	レートマッチング部
2205 HS-DSCH指示者	2405	HS-DSCH指示者
2207 TFCI	2407	TFC I
2209 Pilot	2409	Pilot
2211 TPC	2411	TPC
2213 多重化器	2413	多重化器
2215、2217 直/並列変換器	2415	直/並列変換器
2219、2221 拡散器	2419.	2439 拡散器
2220、2222、2227、2229 乗算器	2420,	2429、2440、2442 乗算器
2223、2225 スクランブラー	2431	습計器
2231 合計器	2433	変調器
2233 変測器	2435	RF部
2235 RF部	2437	アンテナ
2237 アンテナ	2438	直/並列変換器
2251、2253 加算器	2441	スクランブラー
2301 順方向データ	2451	合計器
2302 復号器	2453,	2455 加算器
2304 HS-DSCH指示者	2501	順方向データ
		復号器
2306 Pilot	2507	TFCI
	2509	Pilot
2308、2314 逆多重化器	2511	TPC
		2535 遊多重化器
2310、2322 チャネル補償器	2515	HS-DSCH指示者情報
	2517,	2519 並/直列変換器
	2521.	2523、2543 チャネル補償器
		2527 逆拡散器
	2529,	2531 コンプレックサ
2319 RF#	2533,	2549 デスクランブラー
2320 アンテナ	2537	チャネル推定器
2323 並/直列変換器	2539	HS-DSCH制御情報
2324 HS-DSCH制御情報	2551	復調器
2341 チャネル推定器	2553	RF部
2401 データ	2555	アンテナ

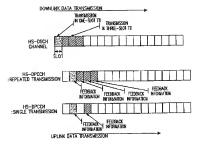




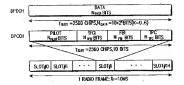
### [図2]

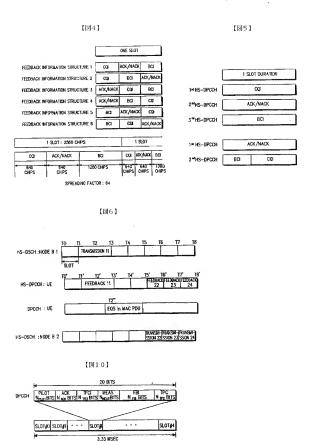


# [図3]

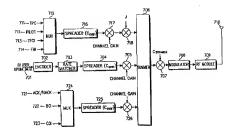


# [39]

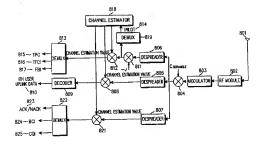




# [図7]



# [図8]



【図11A】

150	10							
PILOT	TFCI	TPC	PILOT	TFCI	TPC	PILOT	TFCi	TPC
				-	-			

### 【図11B】

1		1		
PILOT DINER SEMALING TECH TPC	PILOT HSOPA: IFCI TPC	PILOT	TFCI T	PC
191121				

### 【図11C】

1									-1
PILOT	TFCI	TPC	PILOT	TFCI	TPC	PILOT	ACK/NACK	TFCI	TPC

# 【図11D】

1		
PALOT OTHER SIGNALING THE TIPE	PILOT OTHER SIGNANG TECH TPC	PILOT ACX/NACX TFCI TPC
TORRIC SOURCE		

# 【図12A】

DPDCH DATA

SF=128,CHANNEITZATION CODE=COLINED

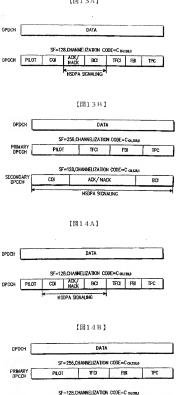
DPCCH PILOT CQI ACK/ BCI TFCI FBI TPC

HSDPA SIGNALING

## 【図12B】

SECONDARY CQI ACK/NACK BCI
DPCCH HSDPA SIGNALING

### 【図13A】



HSDPA SIGNALING

TFCI FBI TPC

SECONDARY PILOT

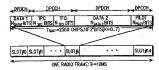
[図15A]



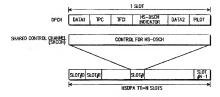
【図15B】



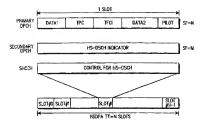
【図16】



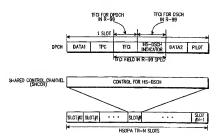
[図17]



【図18】



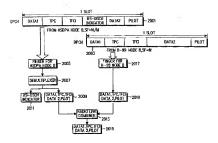
【図19】



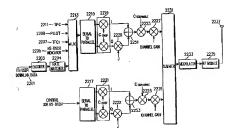
[図21]

	1 SLOT			1 SLOT				1 SL0T								
DPCH		TPC		HS-DSCH INDICATOR	PILOT	DATA	TPC	TFCI	DATA2	PILOT	DATAI	TPC	TFCI	DATA2	PILOT	ı
	4		_			_	HSDP	A TR=	3 SLOTS -						-	

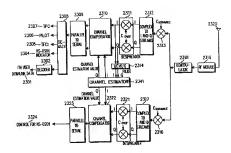
### 【図20】



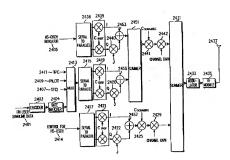
### [図22]



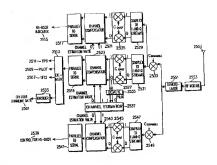
【図23】



【図24】



#### 【図25】



# フロントページの続き

(72) 発明者 李 國熙

大韓民国京畿道城南市盆唐區金谷洞(番地なし)青▲ソル▼マウル閉光アパート103 棟202號

(72)発明者 崔 成豪

大韓民国京畿道城南市盆唐區亭子洞(番地なし)ヌティマウル306棟302號

(72) 発明者 郭 龍準

大韓民国京畿道龍仁市水枝邑竹田里339番 地

(72)発明者 李 周鎬

大韓民国京畿道水原市八達區整通洞(番地なし)サルグゴル現代アパート730棟803號

(72)発明者 李 ▲ヒュン▼又

大韓民国京畿道水原市勧善區霊通洞 (番地 なし) テクサンアパート806棟901號

(72) 発明者 張 真元

大韓民国ソウル特別市道峰區雙門洞531番 地83號

(72) 発明者 金 成勲

大韓民国ソウル特別市銅雀區黒石三銅55番 地6號

F ターム(参考) 5K022 EE02 EE11 EE21 EE31

5K067 AA13 BB04 CC10 DD11 EE02

EE10 HH22 KK13